

画像情報特論 (6)

- アダプテーション (1)

概要、RTP/RTCP、メディア同期

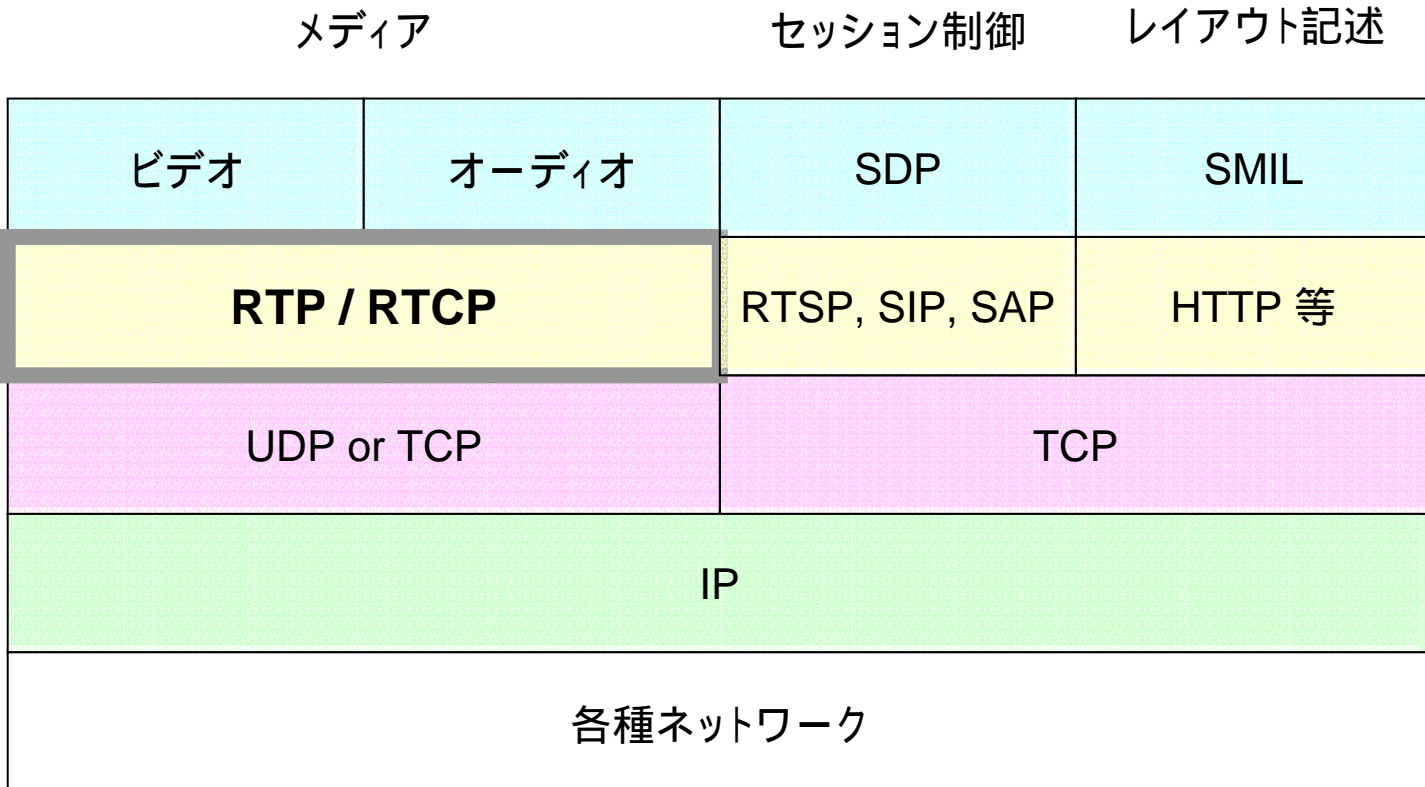
2002.05.28

電子情報通信学科 甲藤二郎

E-Mail: katto@katto.comm.waseda.ac.jp

プロトコル階層

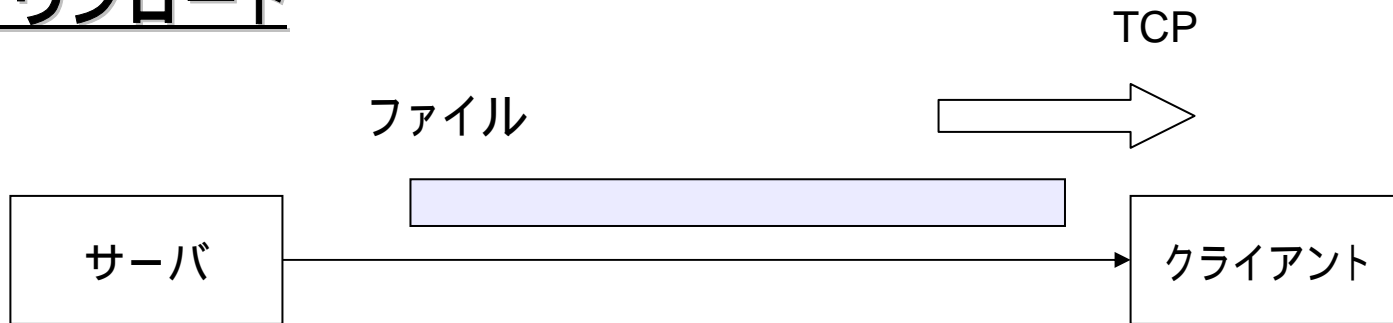
• インターネットAVの仕組み



アダプテーション

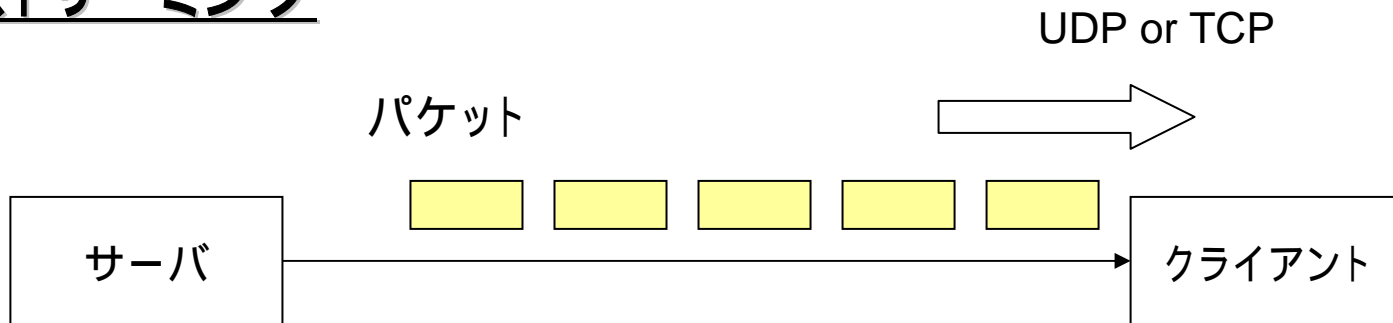
ストリーミング

ダウンロード



ダウンロードしてから同期再生
(待ち時間が我慢できない)

ストリーミング



受信しながら同期再生
(待ち時間がほとんどない)

ストリーミングの課題

インターネット: もともとリアルタイムメディア用のネットワークではない

1. 同期再生

到着時間がばらばらのパケットからどのように同期再生するか。

2. パケット廃棄対策

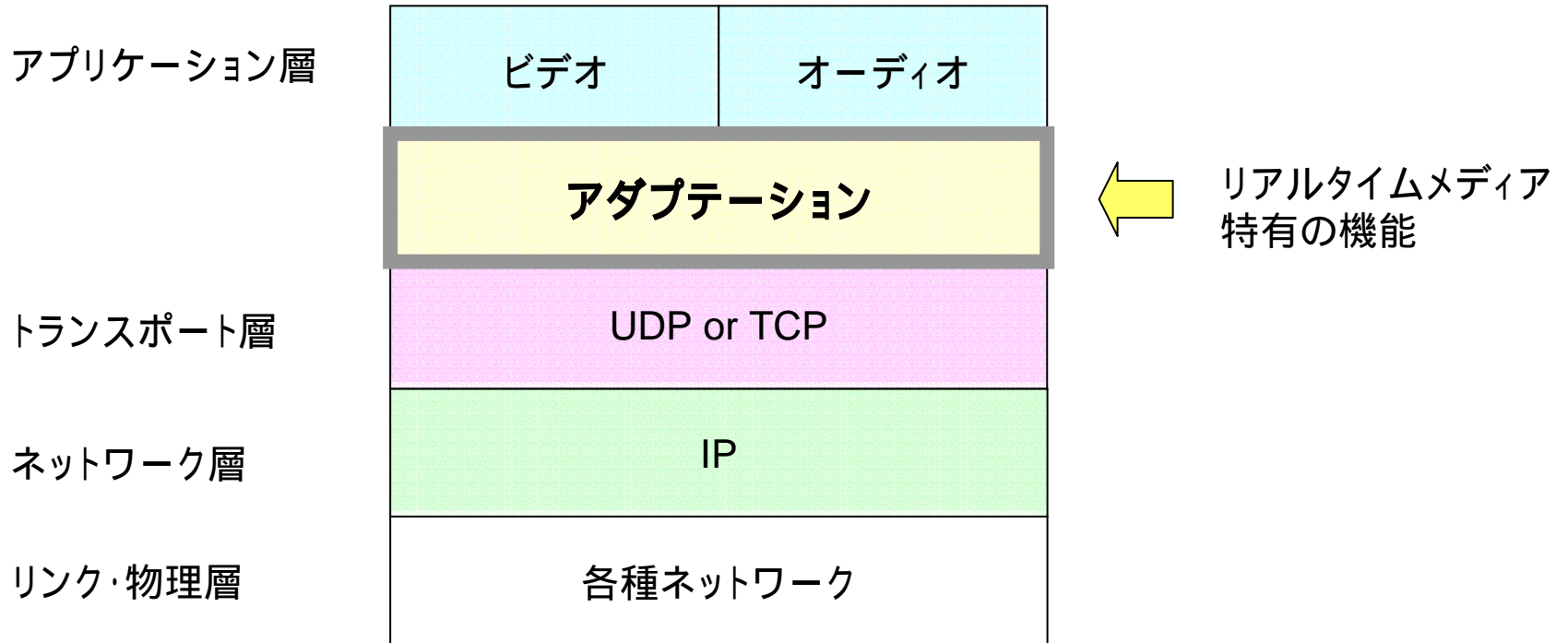
廃棄されたパケットの影響をどのように抑えるか。

3. ぶくそう制御

レートを上げすぎるとぶくそうが起こり、下げると品質が劣化する。

アダプテーション

- 同期再生、パケット廃棄対策、ふくそう制御の問題解決

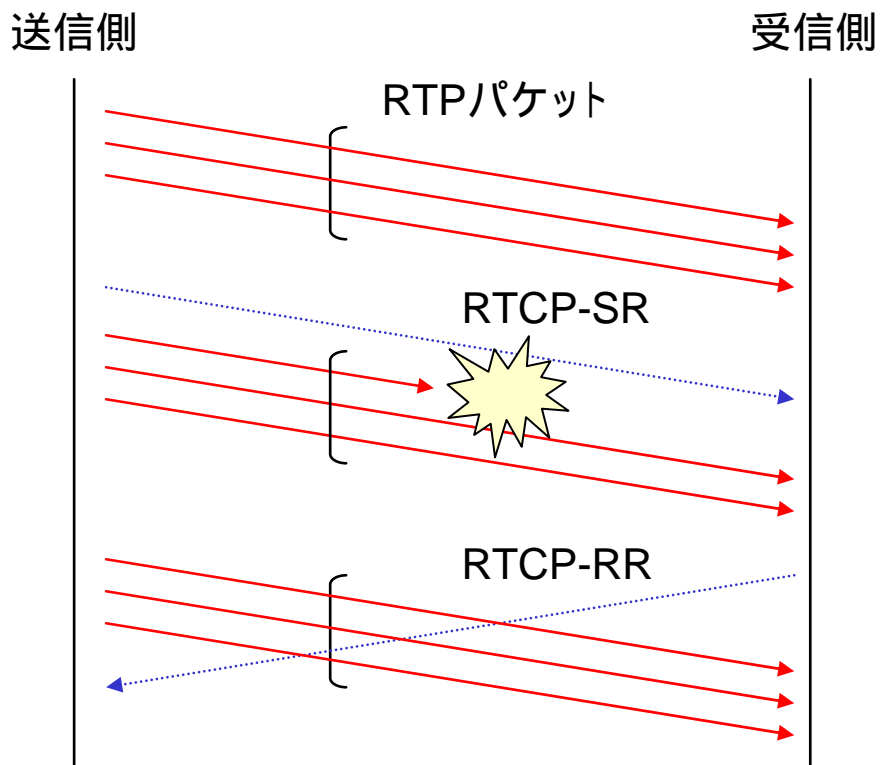


RTP/RTCP

RTP: Real-time Transport Protocol

RTCP: RTP Control Protocol

RTP・RTCPの基本的な使い方



RTP packets



RTCP packets

RTP

| | | | | | | |
|------------------------|---|---|--------------|---|---------|----------|
| v=2 | P | X | CSRC カウント | M | パケットタイプ | シーケンスナンバ |
| タイムスタンプ | | | | | | |
| SSRC 識別子 | | | | | | |
| CSRC 識別子 (list) | | | | | | |
| (ペイロードフォーマット拡張) | | | | | | |
| データ | | | | | | |

パケットタイプ:

転送データの符号化アルゴリズム

シーケンスナンバ:

パケット廃棄の検出 (for パケット廃棄対策)

タイムスタンプ:

同期再生 (for メディア内同期)

Mビット:

フレーム境界の通知

SSRC:

ストリームの識別子 (セッション内でユニーク)

パケットタイプ

| PT (packet type) | encoding name | audio/video (A/V) | clock rate (Hz) | channels (audio) |
|---------------------|------------------|----------------------|--------------------|---------------------|
| 0 | PCMU | A | 8000 | 1 |
| 2 | G721 | A | 8000 | 1 |
| 3 | GSM | A | 8000 | 1 |
| 8 | PCMA | A | 8000 | 1 |
| 9 | G722 | A | 8000 | 1 |
| 14 | MPA | A | 90000 | |
| 15 | G728 | A | 8000 | 1 |
| 26 | JPEG | V | 90000 | |
| 31 | H261 | V | 90000 | |
| 32 | MPV | V | 90000 | |
| 33 | MP2T | AV | 90000 | |
| | | | | |
| 96 ~ 127 | dynamic | | | |

タイムスタンプの解像度

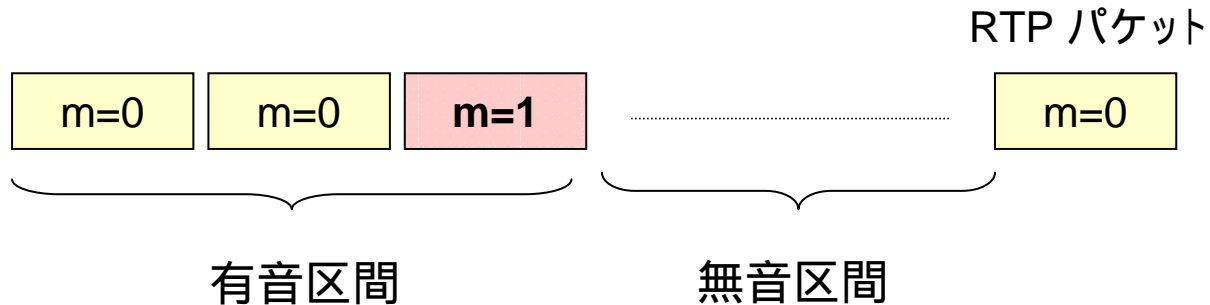
最近の符号化アルゴリズム (H.263、MPEG-4等) は SDP を用いた動的割り当て

Mビット

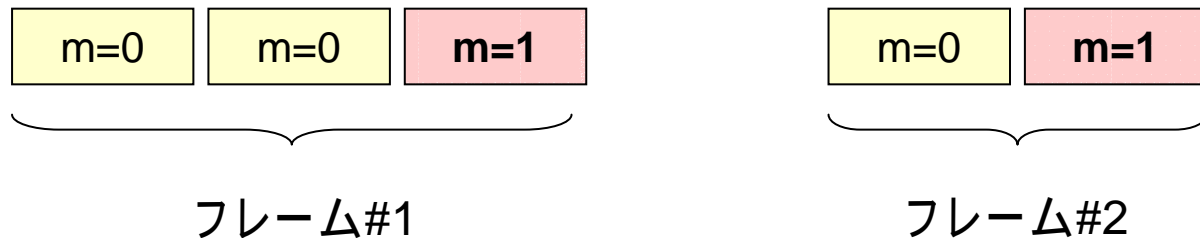
- アルゴリズムに応じたパケット区切りの解釈

典型的な使い方:

音声の場合: 有音・無音区間の区切り



ビデオの場合: フレームの区切り



RTCP-SR (Sender Report)

| | | | | |
|--------------|---|----|-----------|-------|
| v=2 | P | RC | PT=SR=200 | パケット長 |
| 送信元 SSRC 識別子 | | | | |

sender report

| |
|-------------------------|
| NTP タイムスタンプ (MSB) |
| NTP タイムスタンプ (LSB) |
| RTP タイムスタンプ |
| 送出パケット数 (total_packets) |
| 送出バイト数 (total_bytes) |

report block * n

| | |
|--------------------------------------|-----------|
| SSRC 識別子 #n | |
| 瞬時廃棄率 | 累積廃棄パケット数 |
| シーケンスナンバーの最大値 | |
| ジッタ遅延 | |
| SSRC #n の最新のSR受信時の NTP タイムスタンプ (LSR) | |
| LSR から現在までの遅延 (DLSR) | |

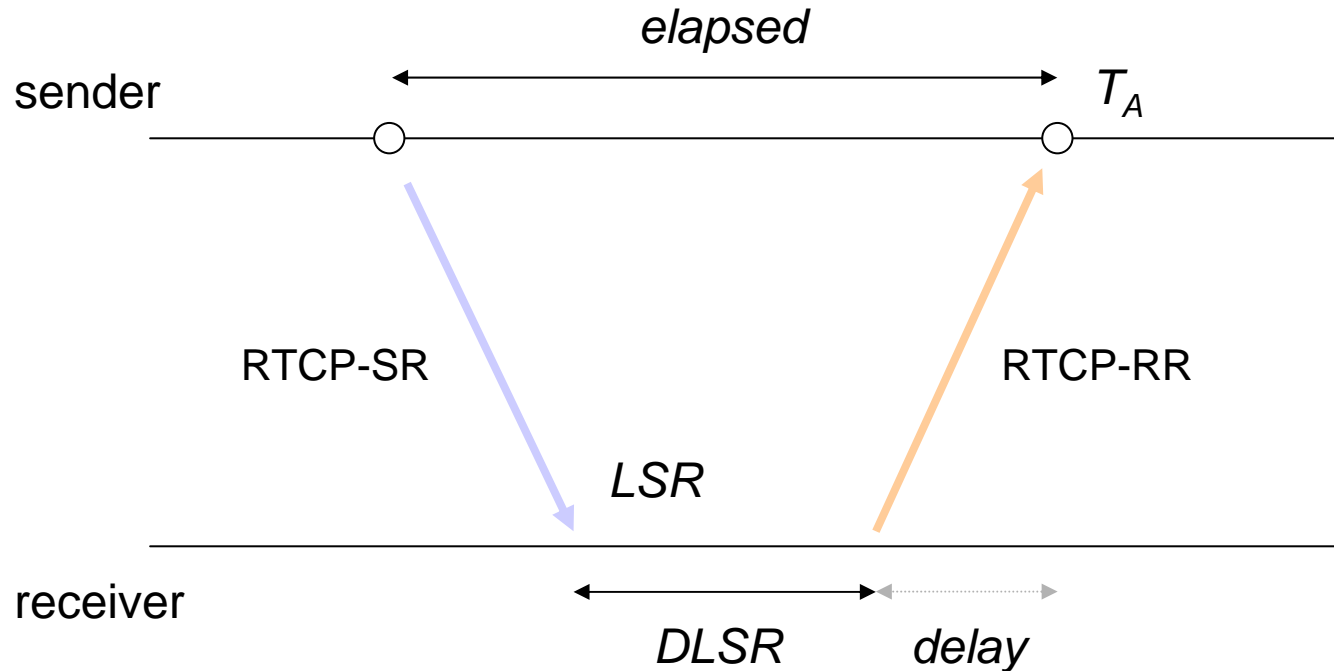
RTCP-RR (Receiver Report)

| | | | | |
|--------------|---|----|-----------|-------|
| v=2 | P | RC | PT=SR=201 | パケット長 |
| 送信元 SSRC 識別子 | | | | |

report block * n

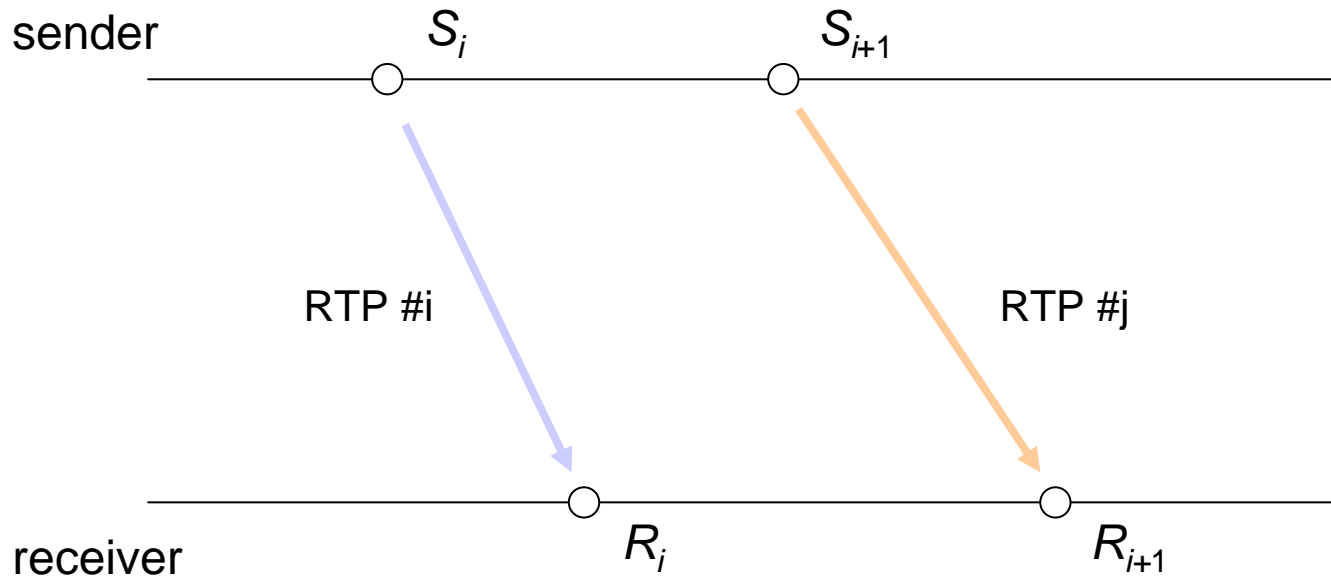
| | |
|--------------------------------------|-----------|
| SSRC 識別子 #n | |
| 瞬時廃棄率 | 累積廃棄パケット数 |
| シーケンスナンバーの最大値 | |
| ジッタ遅延 | |
| SSRC #n の最新のSR受信時の NTP タイムスタンプ (LSR) | |
| LSR から現在までの遅延 (DLSR) | |

ラウンドトリップ遅延の計算



- 送受信端末間のNTP同期が信頼できる場合: $delay = T_A - DLSR - LSR$
- NTP同期が信頼できない場合: $delay \approx (elapsed - DLSR) / 2$

ジッタの計算



瞬時ジッタの計算: $Jitter(i) = (R_{i+1} - R_i) - (S_{i+1} - S_i)$

平均ジッタの計算: $Jitter_{ave} = (1 - \alpha) \cdot Jitter_{ave} + \alpha \cdot Jitter(i)$ ($\alpha = 1/16$)

交換情報の整理

| | RTP | RTCP |
|----------|------------------------------|------------------------------|
| メディア同期 | RTP タイムスタンプ | NTP タイムスタンプ RTP タイムスタンプ |
| パケット廃棄対策 | シーケンスナンバ ペイロードフォーマット (後述) | |
| フロー制御 | | パケット廃棄率 ラウンドトリップ遅延 ジッタ |

RTCP パケット一覧

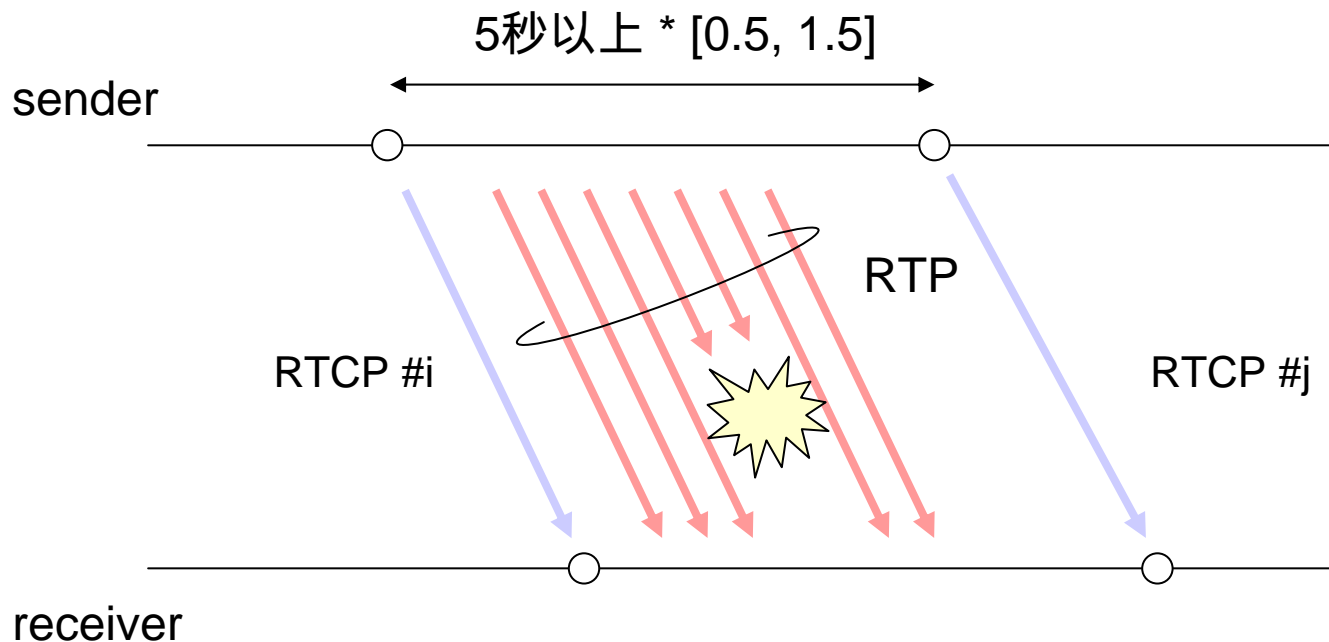
| 名称 | 目的 |
|-----------------------------------|--|
| SR (Sender Report) | 送信者からの NTP タイムスタンプと統計情報 (送信パケット数、送信バイト数) の通知 + 受信者でもある場合は Receiver Report |
| RR (Receiver Report) | 受信者からの統計情報 (廃棄率、ジッタ、等) の通知 |
| SDES (Source Description) | セッション参加者の情報 (CNAME、メールアドレス、等) |
| BYE | セッションからの離脱 |
| APP (Application Specific) | アプリケーション拡張 |

SDES アイテム一覧

| SDES アイテム | 識別番号 | 目的 |
|--------------|----------|---|
| END | 0 | SDES アイテムの終了 |
| CNAME | 1 | 参加者毎に固有の識別子 (例: foo@PC.waseda.ac.jp) |
| NAME | 2 | 参加者の名前 |
| EMAIL | 3 | 参加者の電子メールアドレス |
| PHONE | 4 | 参加者の電話番号 |
| LOC | 5 | 参加者の住所 |
| TOOL | 6 | 参加者の使用しているアプリケーション名 |
| NOTE | 7 | 参加者の状態 (例: 電話中で話せません) |
| PRIV | 8 | アプリケーション拡張 |

- RTP の SSRC: ストリーム毎に固有の識別子
- RTCP-SDES の CNAME: 参加者毎に固有の識別子

RTCP の送信間隔



- RTCP の情報量は全体の5%を超えてはいけない
- 受信者数の増加と共に (マルチキャスト時) 送信間隔も増加させる

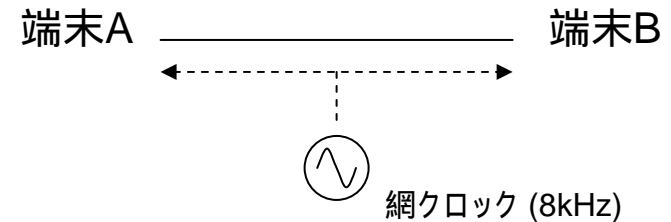
メディア同期

三種類の同期メカニズム

(1) 共通クロック (狭帯域回線交換)

ネットワーク、あるいは外部から、「信頼できる
共通クロック」を提供する 狭帯域ネットワーク

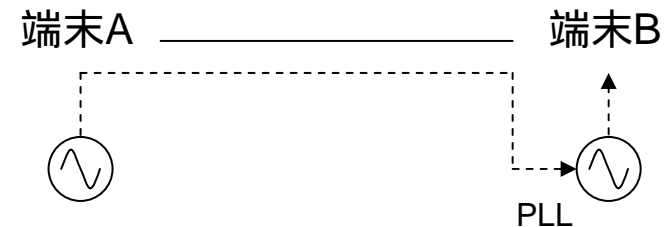
(例) 電話網、ISDN、モバイル



(2) 搬送クロック (広帯域回線交換)

クロックを相手端末に搬送する。受信側は、
PLL でクロックを生成 広帯域ネットワーク

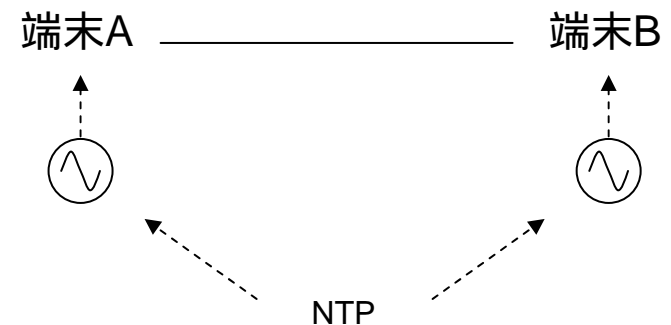
(例) ATM、デジタル放送



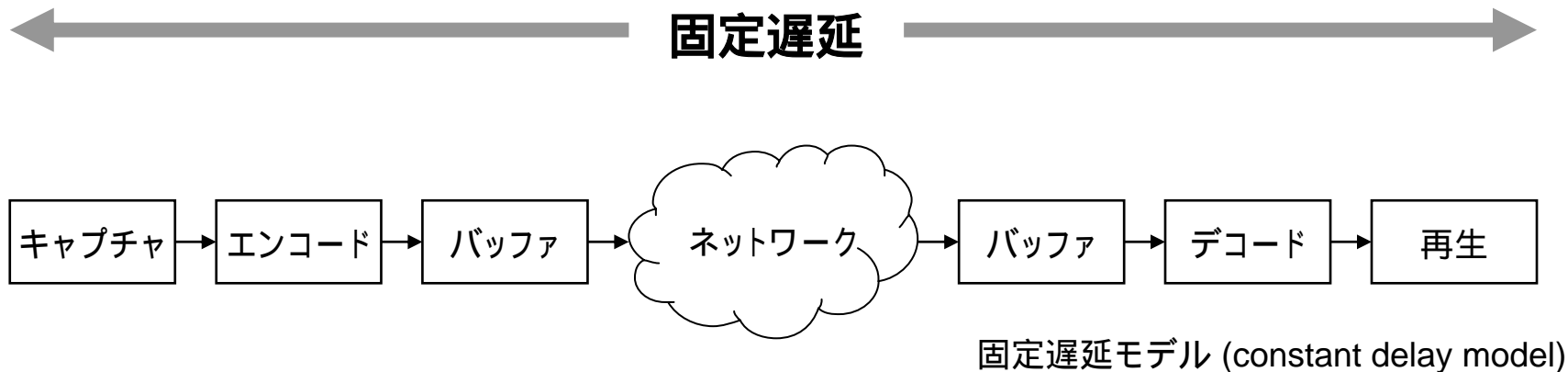
(3) 自走クロック (インターネット)

まず、端末自身の自走クロックを信頼する。
端末間同期はNTPを利用 精度に問題

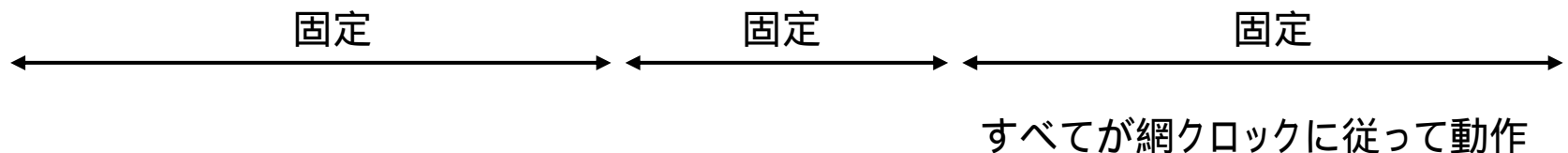
(例) インターネット



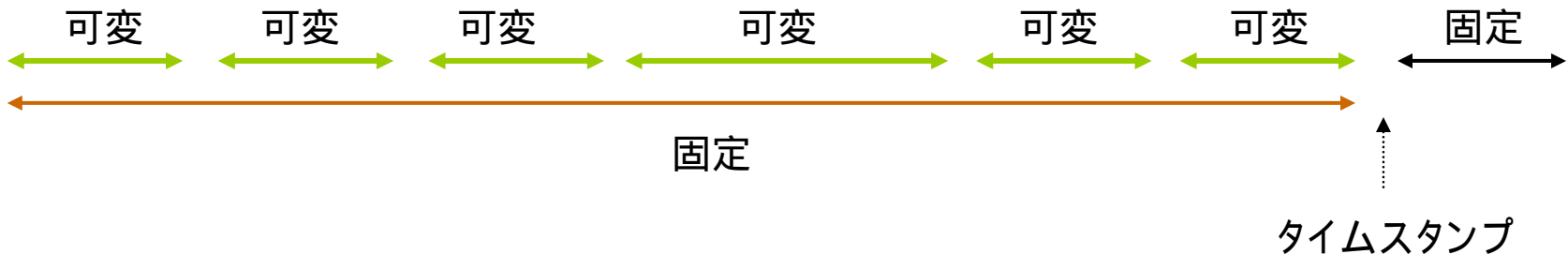
固定遅延モデル (1)



(1) 共通クロック方式 (回線交換)



(2) タイムスタンプ方式 (パケット交換)



固定遅延モデル (2)

- キャプチャから再生までの遅延時間が一定

- (1) 共通クロック方式 (電話網、デジタル放送)

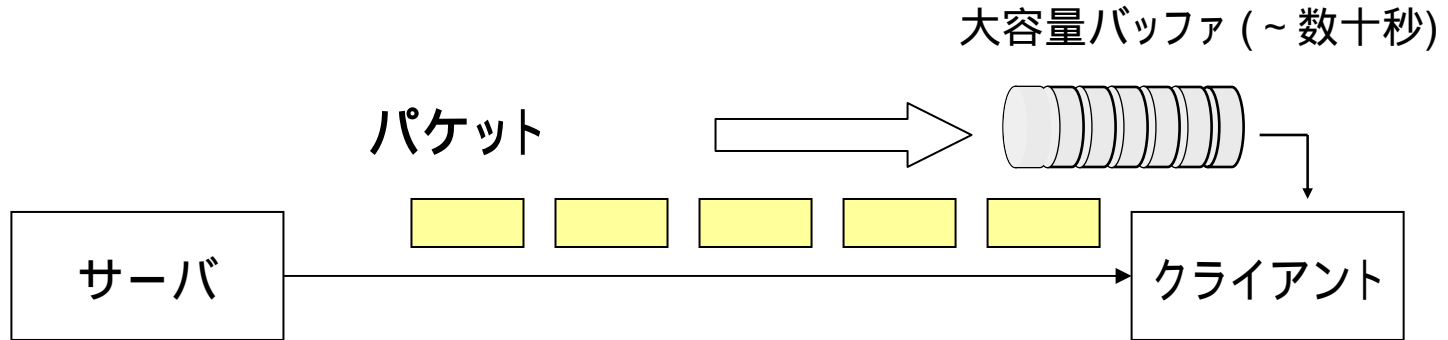
- エンコード、デコード、ネットワークの処理時間 (遅延) が一定
 - キャプチャから再生まで固定遅延

- (2) 自走クロック方式 (インターネット)

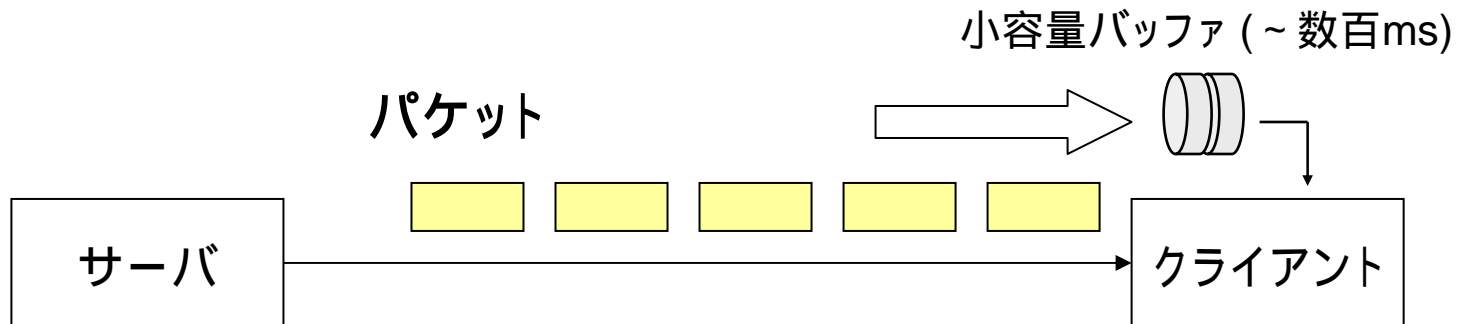
- エンコード、デコード、ネットワークの処理時間 (遅延) が可変
 - 「バッファリング」で遅延のばらつきを吸収
 - 「タイムスタンプ」(キャプチャ時刻) で再生時刻を決定
 - キャプチャから再生まで固定遅延

バッファリング (1)

インターネット放送 (片方向)



インターネット電話 (双方向)



バッファリング (2)

• ジッタ (遅延のばらつき) の吸収

(1) インターネット放送

片方向なので、数十秒間のバッファリングを行ってもユーザは気にならない

ユニキャスト時はTCPが利用可能 (パケット廃棄対策が不要)

(注) マルチキャスト時はUDPを使用 (パケット廃棄対策が必要)

(2) インターネット電話

双方向なので、あまり長時間のバッファリングを行うと会話にならない

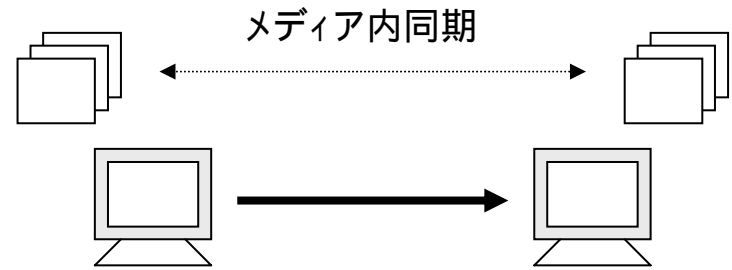
TCPは利用困難

UDPを使用 (一般的にパケット廃棄対策が必要)

三階層のメディア同期

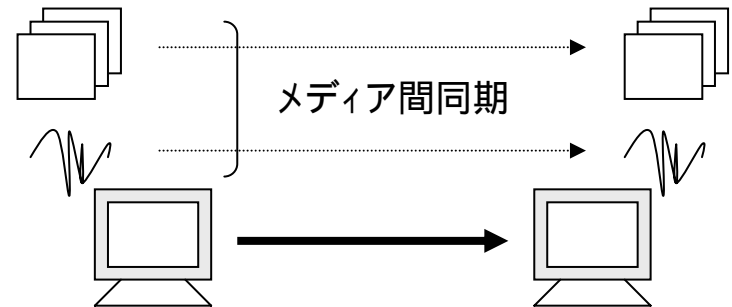
(1) メディア内同期

一つのメディア (ビデオ、あるいはオーディオ) の同期再生の実現
(手段) RTPタイムスタンプ (固定遅延モデル)



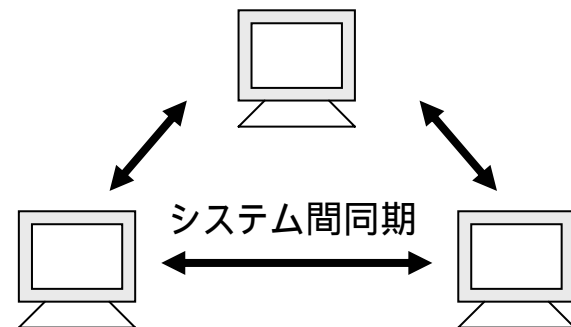
(2) メディア間同期

複数のメディア (ビデオとオーディオ) の同期再生の実現 (リップシンク)
(手段) RTCPによるタイムスタンプの関連付け

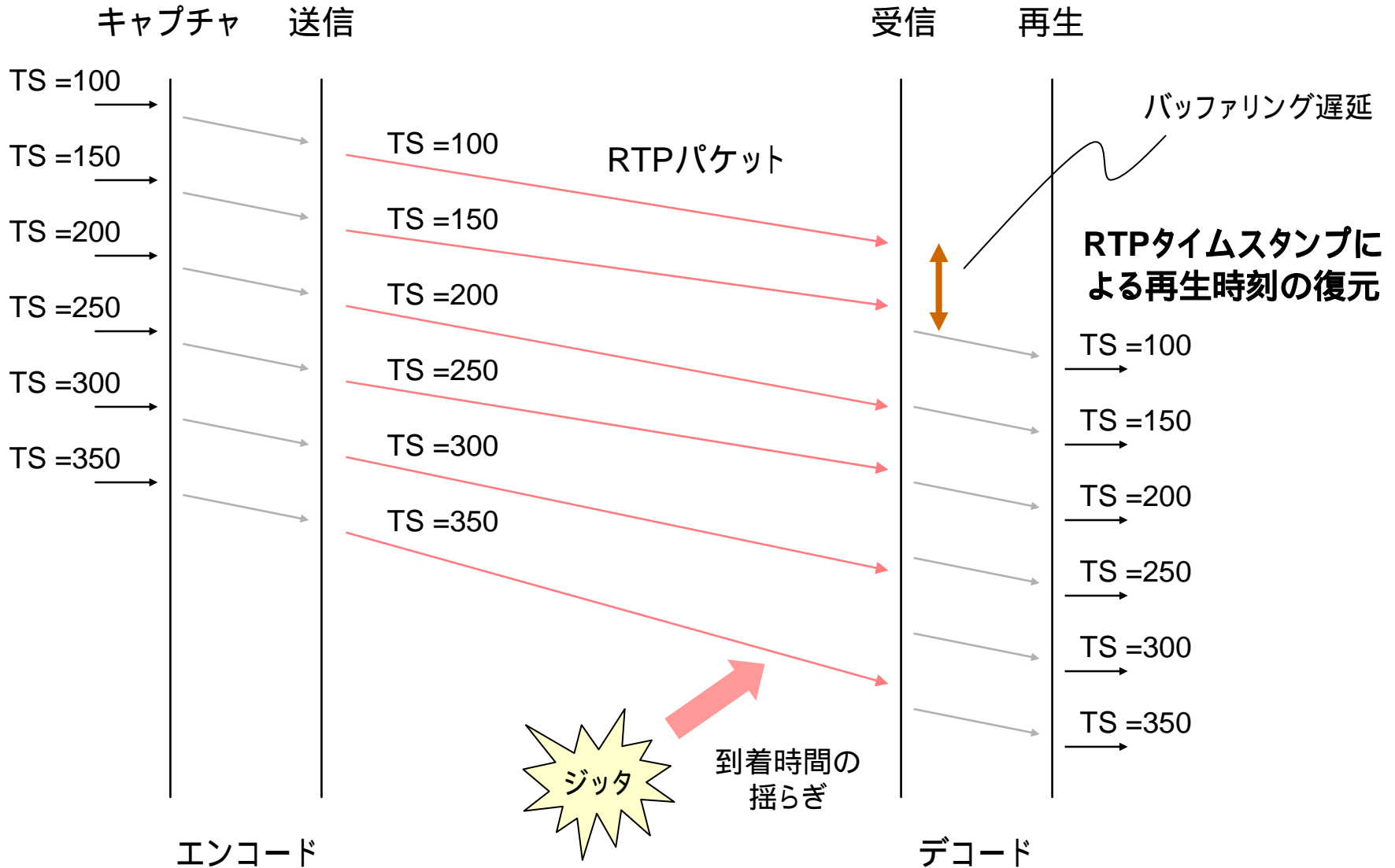


(3) システム間同期

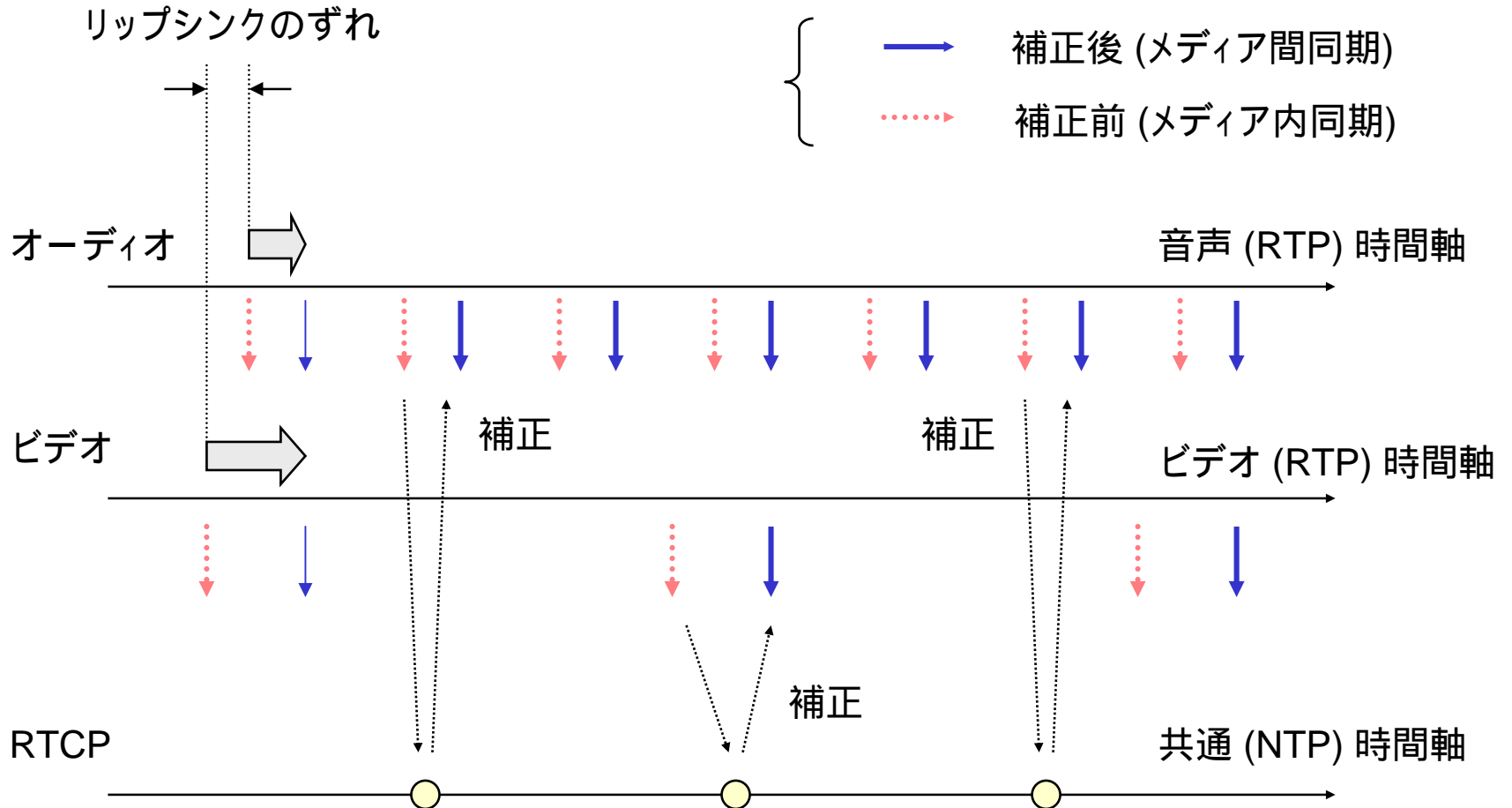
端末毎のシステム時刻の調整
(手段) ネットワーク・タイム・プロトコル



メディア内同期



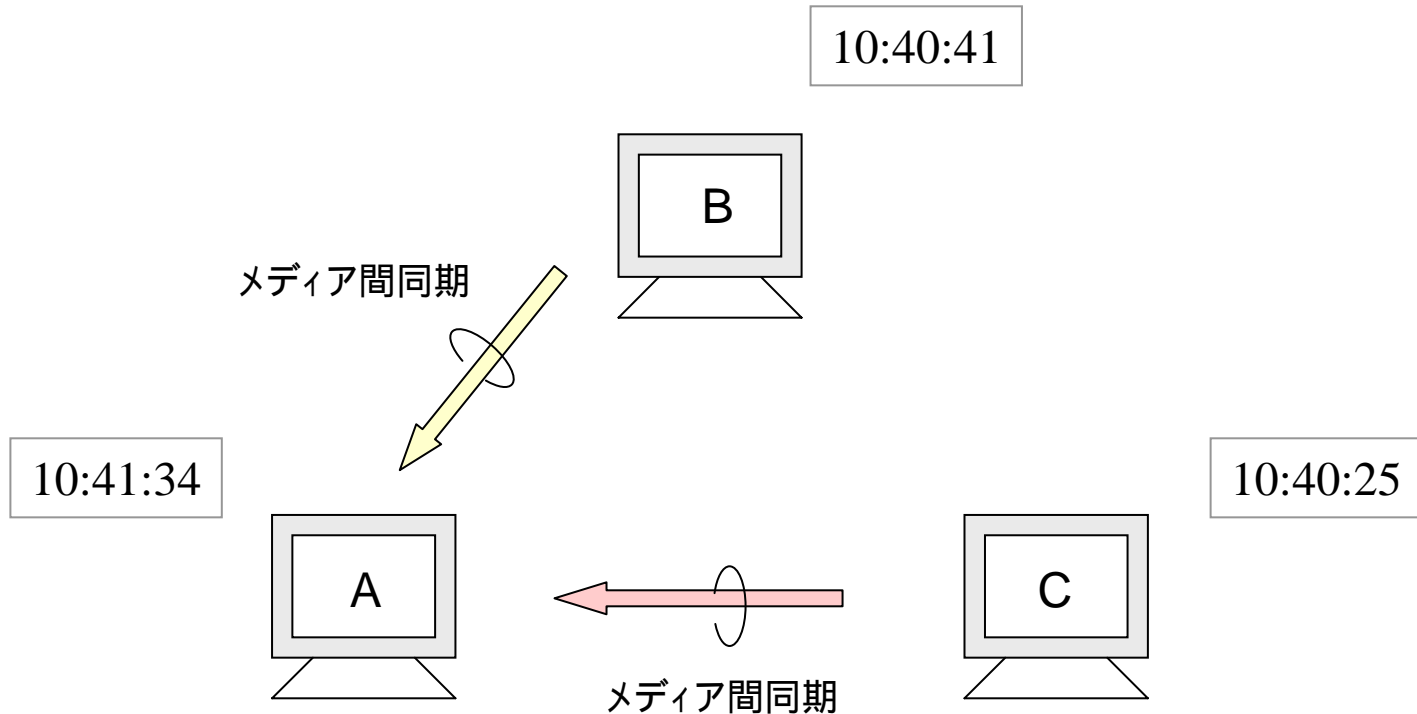
メディア間同期



個々のメディア用タイムスタンプ (RTP)
+ 共通時間軸のタイムスタンプ (NTP)

システム間同期

複数人による実時間会議の問題点

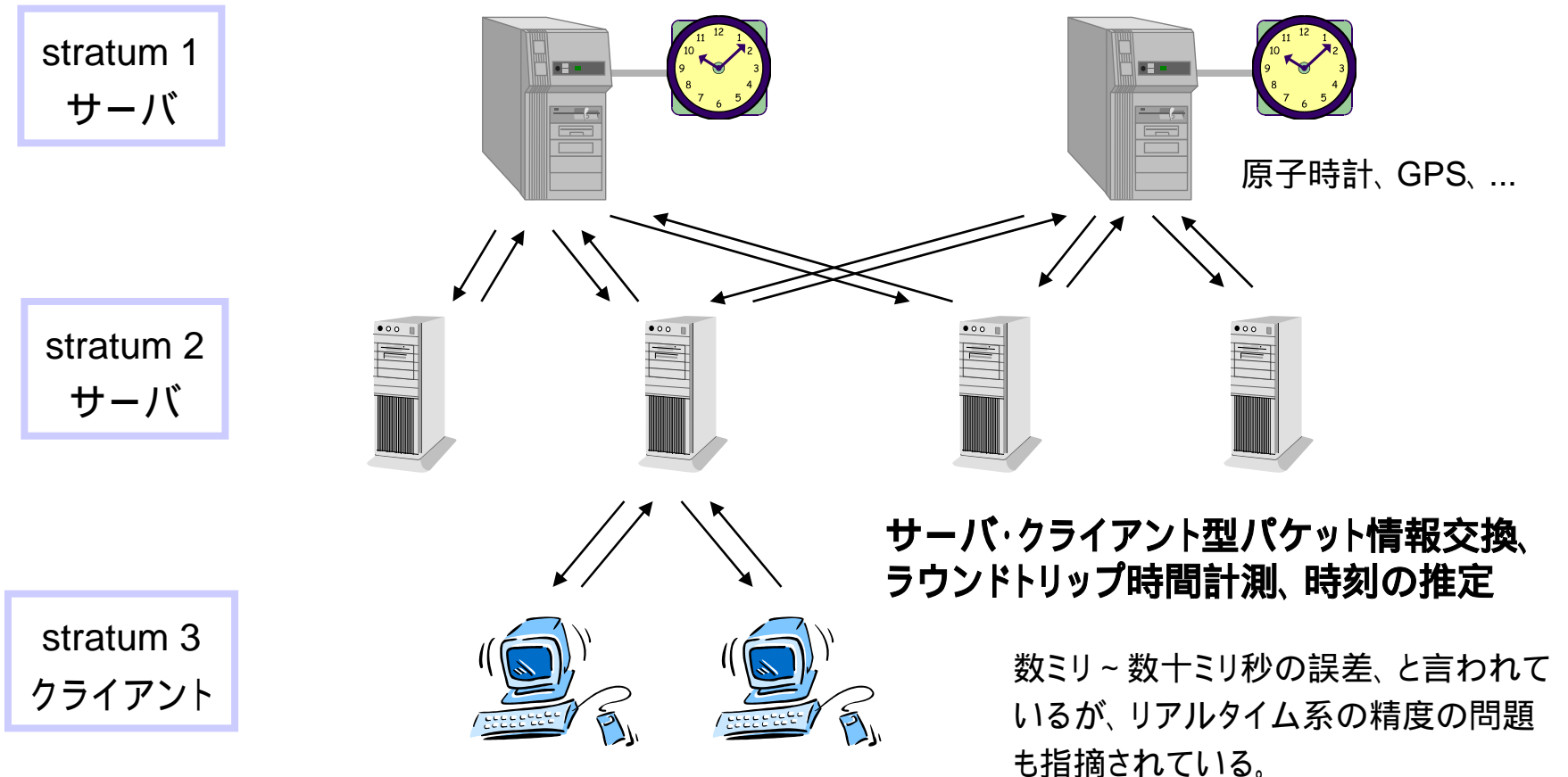


Bから来るメディアとCから来るメディアの時間軸を整列することができない
複数人が同時に話しても、それを同時に再生できない
結局、すべての端末の時刻をそろえるしかない

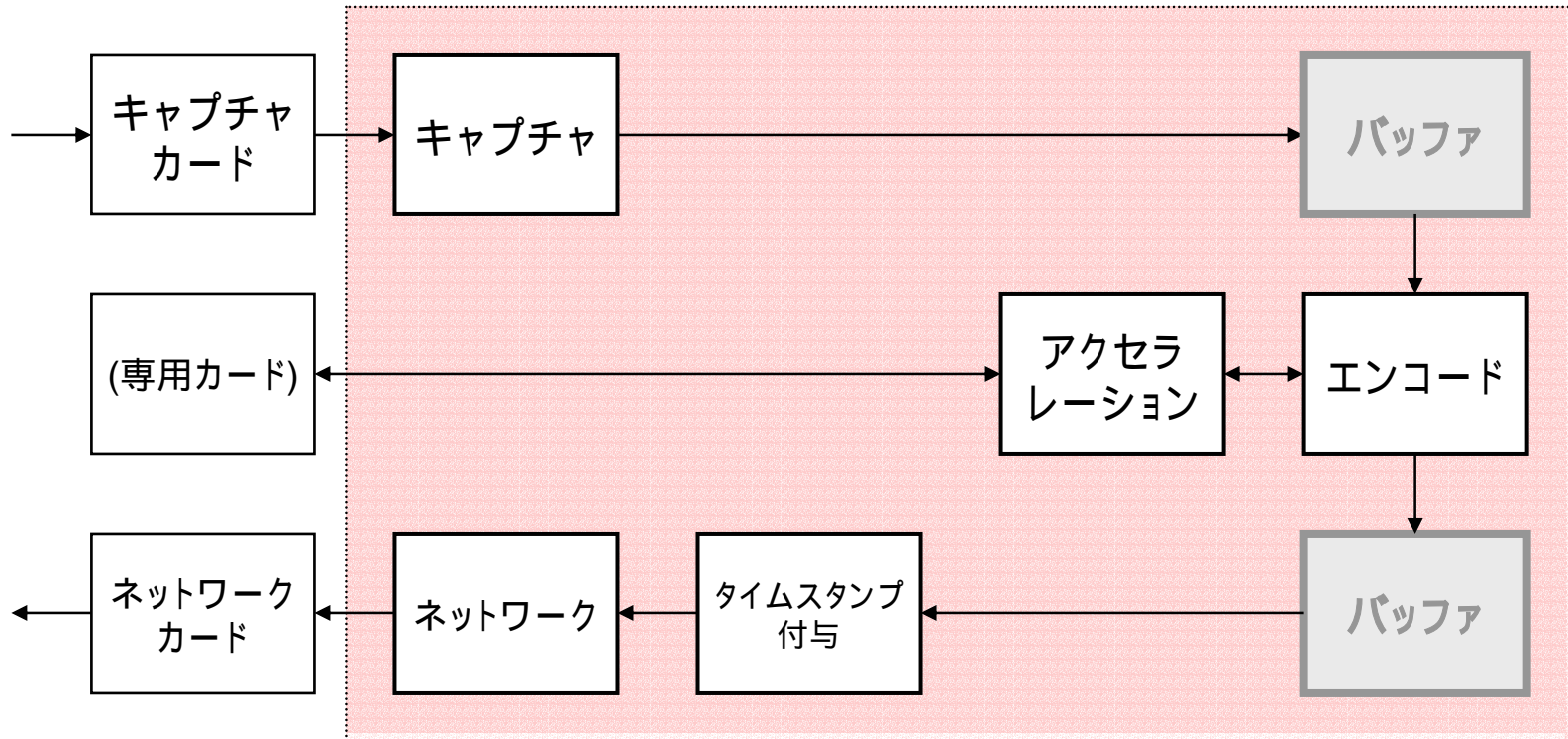
NTP (Network Time Protocol)

ネットワーク上の端末の時刻を合わせるためのプロトコル

(例) UNIX: xntpd、Windows: 桜時計、など...



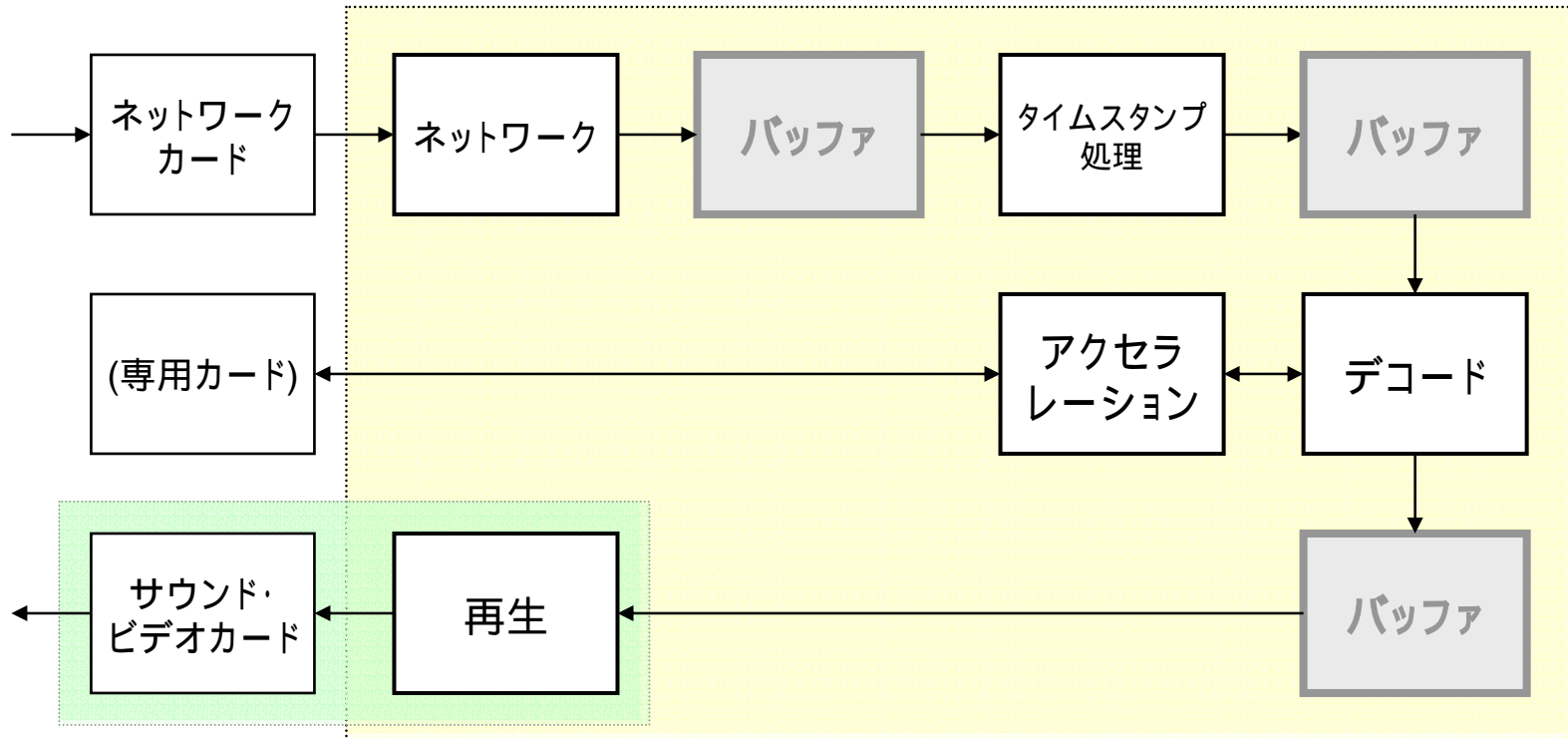
メディア同期の実際 (1. 送信側)



バッファの活用 (実体はメモリ)

バッファ: 冗長構成 (ダブルバッファ、数十ミリ～数百ミリ秒のバッファリング)

メディア同期の実際 (2. 受信側)

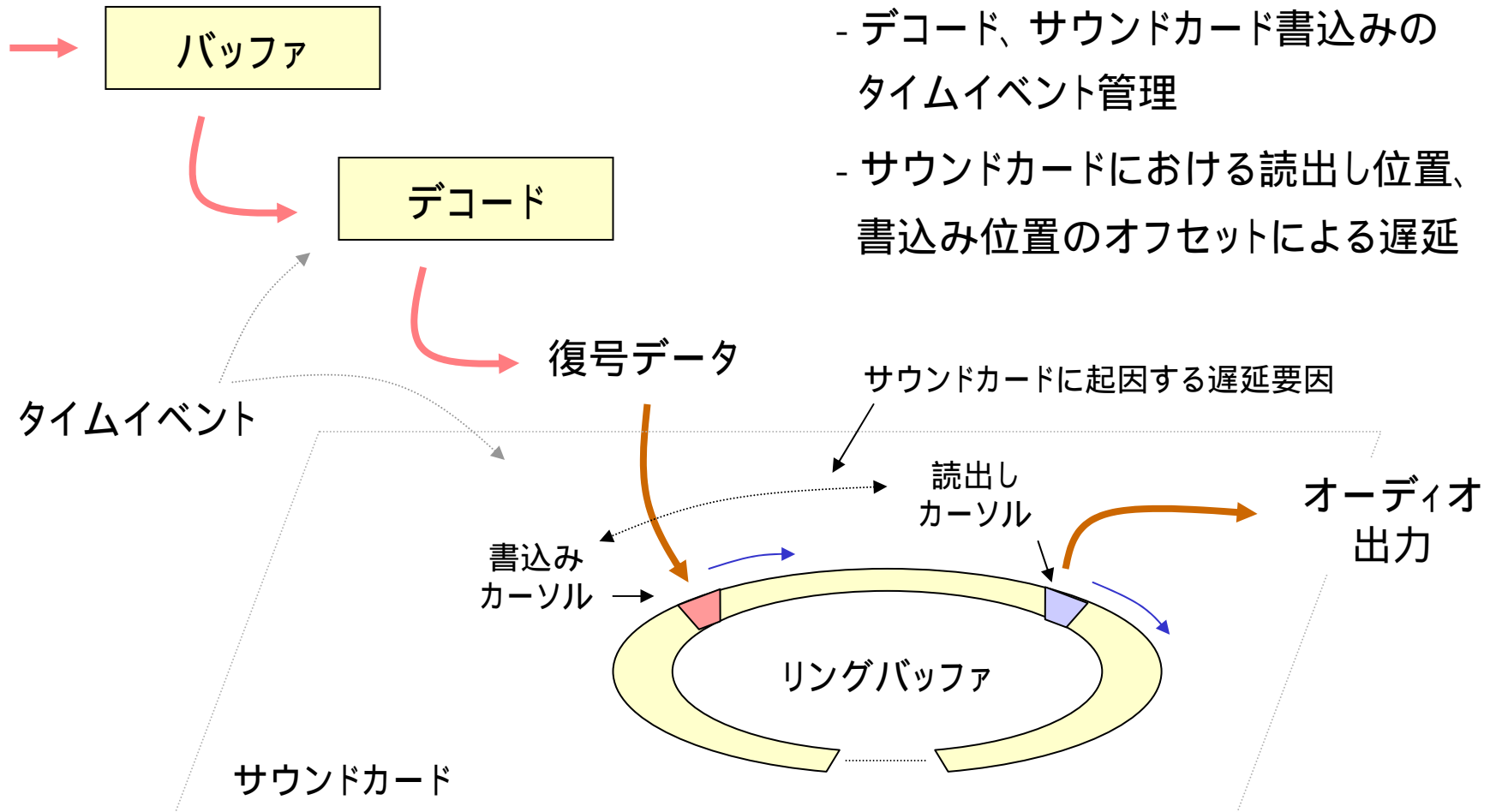


バッファの活用

バッファ: 冗長構成 (ダブルバッファ、数十ミリ～数秒のバッファリング)

メディア同期の実際 (3)

• オーディオのストリーミング再生



メディア同期の実際 (4)

• ビデオのストリーミング再生

